PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 11150564 A

(43) Date of publication of application: 02.06.99

(51) Int. CI

H04L 12/56

H04N 7/08

H04N 7/081

H04N 7/24

(21) Application number: 09315439

(22) Date of filing: 17.11.97

(71) Applicant:

HITACHI LTD HITACHI ULSI

SYSTEMS CO LTD

(72) Inventor:

KOMI HIRONORI **OKU MASUO EDA TAKANORI ISHINABE IWAO OISHI TOSHIHISA** TAKADA KAZUYUKI

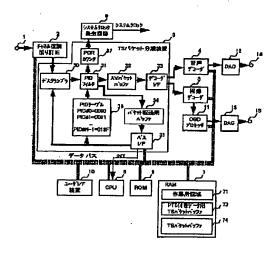
(54) RECEIVER FOR MULTIPLEX-CODED IMAGE **AUDIO DATA**

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize the multiplex coded image audio data receiver that processes packets in accordance with processing priority with a simpler circuit configuration and small processing load.

SOLUTION: A plurality of TS packet buffers 73, 74 that store received TS packets till they are analyzed are provided in a RAM 7 where priority of processing is set for each packets. A packet type identification PID filter 31 separates a PID TS packet designated by a PID table 36 from a received transport stream. The TS packet with high processing priority is stored in the TS packet buffer 73 and the TS packet with low processing priority is stored in the TS packet buffer 74, respectively. The TS packet stored in the buffer 73 is processed by a CPU 6 in precedence to the TS packet stored in the TS packet buffer 74 regardless of the input order and synthesized with image data from an image decoder 5 at an OSD processor 11 to output.

COPYRIGHT: (C)1999,JPO



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-150564

(43)公開日 平成11年(1999)6月2日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ			
H04L	12/56		H04L	11/20	102F	
H04N	7/08		H04N	7/08	Z	
	7/081			7/13	Z	
	7/24			•		

審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全 21 頁)

(21)出願番号	特願平9-315439	(71)出願人 000005108	
		株式会社日立製作所	
(22)出顧日	平成9年(1997)11月17日	東京都千代田区神田駿	河台四丁目6番地
		(71)出願人 000233169	•
		株式会社日立超エル・、	エス・アイ・システ
		- ムズ	
		東京都小平市上水本町	5丁目22番1号
	•	(72)発明者 小味 弘典	
		神奈川県横浜市戸塚区	吉田町292番地 株
		式会社日立製作所マル	チメディアシステム
• <u>•</u> ;		開発本部内	
		(74)代理人 弁理士 武 顕次郎	
$\frac{1}{2} \frac{1}{2} \frac{1}$	-		
•			具数百に始く

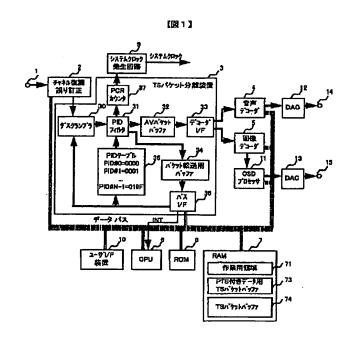
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 多重符号化画像音声データの受信装置

(57)【要約】

【課題】 処理優先度の高いパケットから処理できる多 重符号化画像音声データの受信装置を、より簡単な回路 構成で、かつ少ない処理負荷で実現する。

【解決手段】 RAM7内に、入力されたTSパケットを解析するまで蓄積する複数のTSパケットバッファ73.74を設定して夫々に処理優先順位を設定する。PIDフィルタ31では、供給されるトランスポートストリームから、PIDテーブル36で指定されるPIDのTSパケットが分離され、処理優先順位が高いTSパケットがサットバッファ73に、処理優先順位が低いTSパケットはTSパケットバッファ74に夫々格納される。入力順序にかかわらず、TSパケットバッファ73に格納されたTSパケットはTSパケットにリリ6で処理され、OSDプロセッサ11で画像データと合成されて出力される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 圧縮符号化された画像データと音声データとからなる1組の符号化ストリームを複数組と、多重化情報データ及び付加情報データとをパケット化した上で多重した多重化ストリームから1組の該符号化ストリームを含むパケットを選択し、さらに、該多重化情報データ、付加情報データの一部もしくは全部を含むパケットを選択するパケット分離装置と、

選択された該符号化ストリームから画像データを復号する画像デコーダと、

選択された該符号化ストリームから音声データを復号する音声デコーダと、

選択された該多重化情報データを解析し、該画像デコーダ、該音声デコーダ及び該パケット分離装置を制御する CPUと、

該CPUにおける処理手順を記述したプログラムを格納 するプログラムメモリと、

選択された該多重化情報データと該付加情報データとを 含むパケットが該CPUによって処理されるまで、一時 的に、該パケットを蓄積するパケットバッファメモリと を備え、かつ、

該パケットバッファメモリに該パケットを格納する際、 該パケットに含まれるデータの種類に応じて別々の格納 領域に分割し、さらに、該格納領域には処理優先度が設 定されており、各該格納領域に蓄積されたパケットを該 処理優先度に従って処理する手段を設けたことを特徴と する多重符号化画像音声データの受信装置。

【請求項2】 請求項1において、

前記付加情報データを画像あるいは音声として加工し、 付加画像データあるいは付加音声データとして出力する 手段と、

前記画像デコーダ及び前記音声デコーダによって復号された前記画像データ及び前記音声データに夫々、該付加画像データ、該付加音声データを合成する合成手段と、該付加画像データあるいは該付加音声データとして出力する時刻が指定されている付加情報データを含むパケットを、前記パケットバッファメモリ内の最も処理優先度の高い前記格納領域に蓄積する手段とを設けたことを特徴とする多重符号化画像音声データの受信装置。

【請求項3】 請求項1または2において、

前記パケットバッファメモリ内の前記格納領域は、パケット毎に付されたパケット種別識別番号毎に対応して割り当てられていることを特徴とする多重符号化画像音声データの受信装置。

【請求項4】 請求項3において、

前記パケット分離装置は、選択すべき前記パケットの前 記パケット種別識別番号を保持するパケット種別識別番 号テーブルを具備し、

酸パケット種別識別番号テーブル中の各パケット種別識 別番号には、酸パケット種別識別番号テーブル中のどの 要素であるかを示すインデックス番号が付けられており.

該パケット種別識別番号テーブル中の該パケット種別識別番号と一致する前記パケット種別識別番号を持つ前記パケットを前記パケットバッファメモリに転送し、さらに、該転送時、一致した該パケット種別識別番号のインデックス番号を前記CPUに転送する手段を設けたことを特徴とする多重符号化画像音声データの受信装置。

【請求項5】 請求項4において、

10 前記パケット分離装置は、前記パケット種別識別番号テーブル中の前記パケット種別識別番号と一致する前記パケット種別識別番号を持つパケットに関しては、該パケットの先頭にある同期語部分を一致したパケット種別識別番号のインデックス番号に変更して、前記パケットバッファメモリに転送する手段を備えたことを特徴とする多重符号化画像音声データの受信装置。

【請求項6】 請求項4または5において、

前記パケットバッファメモリの書込開始位置を前記パケット種別識別番号毎に記述したアドレステーブルと、

20 前記パケット分離装置から送られる前記パケットを前記パケットバッファメモリに書き込む際、前記CPUが前記インデックス番号を用いて前記アドレステーブルから書込開始位置を参照する手段とを設けたことを特徴とする多重符号化画像音声データの受信装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、高能率符号化手段により、画像データ及び音声データが圧縮、符号化され、さらに、パケット化されて多重された多重化パケットデータを受信する受信装置に係り、特に、この多重化パケットデータからパケット分離し、必要な符号化データを復号化する多重符号化画像音声データの受信装置に関する。

[0002]

30

【従来の技術】ディジタル衛星放送やケーブルTVなどで画像信号や音声信号(以下、画像/音声信号という)を取り扱う場合、この画像/音声信号をディジタル符号化することによって冗長度を削り、情報量を圧縮する圧縮符号化法が広く用いられている。かかる高能率符号化40 手段の例としては、ISO/SC29/WG11で標準化された通称MPEG方式がよく知られており、MPEG方式では、符号化データの多重化に関しても、ISO/IEC13818-1:1994「Information technology - Coding of moving pictures and associated audio - Part1:Systems」(通称、MPEGシステム)において標準化している。

【0003】図11はMPEGシステムで定義されているトランスポートストリーム(TS)の一例を示す図である。

【0004】同図(a)において、TS中のデータはT Sパケットと呼ばれる188パイト固定長のパケット中

50

に含まれる。実際の送信時には、このTSパケットには、さらに、誤り訂正用の符号語が付加されることが多い。

【0005】このTSパケットは、1バイトの同期語と13ビットのパケット種別識別番号(以下、PIDという)から始まるヘッダ部を有している。このヘッダ部以降はペイロードと呼ばれ、これに転送データが含まれる。また、ヘッダ部の直後には、必要に応じて、アダプテーションフィールドと呼ばれる拡張ヘッダが付加され、これにシステムクロックを再生するために必要なプログラムグロックリファレンス(PCR)データなどが含まれる。

【0006】受信側では、このPCRデータを解析してシステムクロックが再生される。これにより、送信側とクロック位相をロックさせたシステムを実現でき、デコード時刻、出力時刻及びバッファリングのスピードを送信側の想定通りに管理することができる。

【0007】ペイロード部は、大別して、図11(b)に示すように、画像/音声データを含む場合と、図11(c)に示すように、パケットの多重化状態を示すPS1(Program Specific Information)データや番組表などの付加情報などを含む場合との2通りに分けられる。各パケットのペイロード部は、図11(b)または

- (c) に示すような連続したデータの一部分(図11
- (a)と関連して破線で示す)を切り取ったデータである。

【〇〇〇8】ペイロード部が図11(b)に示すような場合、符号化された画像/音声データ(以下、これをエレメントという)のストリームはパケット化されており(かかるエレメントのストリームをPES(Packetized Elementary Stream)パケットという)、このPESパケットのヘッダには、エレメントの種類やPESパケット長、エレメントが復号されるべき時刻を表わすDTS(Decoding Time Stamp)データ、復号化されたエレメントが出力されるべき時刻を表わすPTS(Presentation Time Stamp)データなどが含まれる。

【0009】また、エレメントとして、上記の画像/音 声データ以外に、視聴者の希望に応じて字幕情報を復号 後の画像に合成するクローズドキャプションデータや、 復号後の画像/音声信号とタイミングを合わせて出力される付加画像/音声データなどがある。これらのエレメントも、PTSデータに基づいて出力タイミングが制御される。

【0010】ペイロード部が図11(c)に示すような場合、付加情報はセクション単位で分割され、各セクション毎にデータがフォーマット化されている。このフォーマットに従って解析することにより、必要なPSIデータやその他の付加情報を得ることができる。

【0011】PSIデータは階層化されたテーブル構造をもち、各番組(プログラム)毎にエレメントとPID

データの対応を記述したPMT(Program Map Table) データや、PMTデータとPIDデータとの対応を記述 したPAT(Program Association Table)データなど を含む。

【〇〇12】また、受信したTSパケットは特定の視聴者のみが復号化できるように暗号化されている場合もあり、この暗号を解くための鍵情報などがセクション単位で送られている。かかる暗号解読情報には、番組毎の鍵情報を含むECM(Entitlement Control Message)データや受信機単位で個別の鍵情報を含むEMM(Entitlement Management Message)データ、このECMデータと各番組との対応を示したCAT(Conditional Access Table)データなどがある。

【0013】付加情報として、一般に、電子番組ガイド (EPG) と呼ばれるデータなどがセクション単位で管理されて送信される。受信機側では、この情報を視覚化して画面に出力することにより、ユーザに番組を選択するインタフェースを構築したり、番組予約のシステムを構築する。

) 【0014】トランスポートストリーム(TS)が変調されてケーブルTVあるいはディジタル衛星放送などの伝送媒体を介して送信されたものを受信し、分離復号するシステムの一例が、例えば、特開平8-275151 号公報や特開平8-265746号公報などに記載されている。

【0015】図12は多重符号化画像/音声データの受信装置の一従来例を示すブロック図であって、1は入力端子、2はチャネル復調・誤り訂正回路、3はパケット分離装置、30はデスクランブラ、31はPIDフィルタ、32はAVパケットバッファ、33はデコーダI/F、36はPIDテーブル、37はPCRカウンタ、4は音声デコーダ、5は画像デコーダ、6はCPU、7はRAM、71は作業用領域、72はTSパケットバッファ領域、8はROM、9はシステムクロック発生回路、10はユーザI/F装置、11はOSDプロセッサ、12、13はDAC(ディジタル/アナログコンバータ)、14、15は出力端子である。

【0016】同図において、図示しない手段によって所望のチャネルにチューニングされてアンテナなどによって受信された信号は、入力端子1から入力されてチャネル復調・誤り訂正回路2に供給され、復調されるとともに、さらに、トランスポートストリーム中の誤り訂正符号などを用いて誤り訂正がなされ、パケット分離装置3に供給される。この誤り訂正されたトランスポートストリームは、複数のプログラムが多重化されている。

【0017】パケット分離装置3では、この供給されたトランスポートストリームが、デスクランブラ30で適宜暗号化が解除された後、PIDフィルタ31に供給され、所望の番組に対応する1組の画像/音声エレメント

を含むパケットや所望のPSI情報及び付加信号が選 択、抽出される。このパケット抽出時には、選択すべき PIDが設定されているPIDテーブル36内のデータ を順に読み出し、入力されたTSパケットのPIDと一 致したものが選択される。

【0018】入力されたTSパケットのうち、特定の視 聴者にのみサービスされている番組などは暗号化されて おり、デスクランブラ30でこの暗号化が解除される。 また、PCRデータを含むTSパケットは、PIDフィ ステムクロックを制御するための情報が抽出される。こ の制御信号に基づいて、システムクロック発生回路9が システム制御に使用される基準クロックであるシステム クロックを発生する。

【〇〇19】PIDフィルタ31で分離されたパケット のうち、所望の番組のエレメントである符号化画像/音 声データを含むパケットは、一旦AVパケットバッファ 32に蓄えられ、デコーダ 1/F33を介して音声デコ ーダ4、画像デコーダ5に転送される。音声デコーダ4 では、供給された符号化音声データがMPEG方式に従 20 って復号化され、ディジタル音声信号として出力され る。また、画像デコーダ5では、供給された符号化デー タがMPEG2方式に従って復号化され、ディジタル画 像信号として出力される。これらディジタル音声信号と ディジタル画像信号とは夫々、DAC12, 13でアナ ログ音声信号、アナログ画像信号に変換され、出力端子 14, 15から図示しないスピーカ、モニタに供給され て視聴者に認識される。

【〇〇20】PIDフィルタ31で分離されたパケット のうち、PSIデータや付加情報を含むパケットは、パ 30 ケット転送用パッファ34及びパス1/F35を介して RAM7に供給され、そこで割り当てられたTSパケッ トパッファ領域フ2に蓄積される。TSパケットバッフ ァフ2に蓄積されたTSパケットは、その到着順にCP U6によって読み出され、ROM8に蓄積されたプログ ラムに従って解析される。また、セクション単位で管理 された情報は、RAM7の作業用領域71でセクション 単位に分解され、PSI情報やEPG情報として蓄積さ れる。

【〇〇21】例えば、番組選択を行なう場合、番組表の 画面がCPU6によって構築され、データバスを介して OSDプロセッサ11に送られる。ユーザはこの画面を 見て番組選択を図示しないリモコンで行ない、このリモ コンからの情報はユーザ 1 / F装置 10からCPU6に 送られ、選択された番組に必要なパケットのPIDが作 業用領域71中に蓄積されたPSI情報に基づいて決定 選択される。選択されたこのPIDはバス!/F35を 介してPIDテーブル36に書き込まれ、これにより、 ユーザの指定した番組がPIDフィルタ31で分離さ れ、上記のように復号化されることになる。

【0022】以上の従来例では、CPU6で処理される べきTSパケットがTSパケットバッファフ2に格納さ れる。図13はかかるTSパケットバッファ72の一例 を示す図であって、M個のTSパケットを格納できるリ

ングバッファ構造をなしている。

【0023】同図において、このTSパケットバッファ 内は、パケット単位のアドレス(以下、行アドレスとい う)によって管理されており、PIDフィルタ31(図 12) で分離抽出されたTSパケットは、その到着順 ルタ31からPCRカウンタ37に転送され、ここでシ<u>10</u>に、TSパケットバッファでの値が増加する順に配列設」 定された行アドレスに順に書き込まれる。ここで、TS パケットパッファ内にO, 1, 2, ……, (M-1)の M個の行アドレスが設定されているとすると、書込行ア ドレスが最後のアドレス(M-1)となると、それ以降 に到着するTSパケットは最初のアドレス〇から順に書 き込まれていく。一方、このように格納されたTSパケ ットはCPU6(図12)によって読み出され、解析及 びデータに応じた処理が行なわれる。1つのパケットの

解析が終了した時点で次の行アドレスからTSパケット の読出しが行なわれ、これがCPU6で同様に処理され る。このTSパケットバッファからのTSパケットの読 出し順序は、その書込み順序と同じであり、また、読出 アドレスが書込アドレスに追い着く場合には、新たにT Sパケットが格納されるまで読出しを停止して解析処理 は行なわない。

[0024]

【発明が解決しようとする課題】ところで、上記従来例 では、上記のように、到着順にTSパケットを処理して いくため、処理優先度の高いTSパケットがTSパケッ トパッファフ2内に蓄積されていても、その前に到着し たTSパケットを全て解析処理してしまわないと、この 処理優先度の高いTSパケットが格納されているアドレ スの読出しを行なうことができない。

【〇〇25】例えば、出力時刻がPTSデータなどによ って指定されている字幕情報などは、他のEPG情報な どに比べて、高い処理優先度を必要とする。一方、番組 選択や予約の際に、数日分の番組表データに高速にアク セスすることができるようにするためには、予め大量の EPG情報をメモリに蓄積しておく必要があり、EPG 情報に関連するTSパケットを一度に大量にTSパケッ トバッファフ2内に読み込む場合がある。

【0026】このような場合には、図13に示すよう に、現在の読み出し位置(行アドレス)から字幕情報が 蓄積されている行アドレス (M-4) の手前まで多数の EPGデータを持つTSパケットが蓄積されているとい うような状況が生ずることになり、夫々のEPGデータ の解析時間が長くなると、字幕情報を所望の時刻に表示 できなくなるという場合もあった。

【〇〇27】本発明の目的は、かかる問題を解消し、ど 50 のような順序でTSパケットが到着しても、処理優先度

の高いパケットから処理できるようにして、システム制 御を破綻させずに付加情報データや多重情報データの解 析ができるようにした、簡単な回路構成の多重符号化画 像音声データの受信装置を提供することにある。

[0028]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明は、圧縮符号化された画像データと音声デー タとからなる1組の符号化ストリームを複数組と、多重 化情報データ及び付加情報データとをパケット化して多 を含むパケットを選択し、さらに、多重化情報データと 付加情報データの一部もしくは全部を含むパケットを選 択するパケット分離装置と、選択された該符号化ストリ 一ムから画像データを復号する画像デコーダと、選択さ れた符号化ストリームから音声データを復号する音声デ コーダと、選択された多重化情報データを解析して、該 画像デコーダ、該音声デコーダ及び該パケット分離装置 を制御し、該付加情報に基づいて該画像データあるいは 該音声データを構築するCPUと、該CPUにおける処 理手順を記述したプログラムを格納したプログラムメモ 20 リと、選択された多重化情報データ及び付加情報データ を含むパケットが該CPUによって処理されるまで一時 的に該パケットを蓄積するパケットバッファメモリとを 備えており、該パケットバッファメモリにパケットを格 納する際、該パケットが含むデータの種類に応じて別々 の格納領域に分割し、さらに、該格納領域に処理優先度 を設定しておき、各格納領域に蓄積されたパケットを該 処理優先度に従って処理する手段を設ける。

【〇〇29】また、本発明は、さらに、上記格納領域が 夫々、パケットのPID毎に分割されており、TSパケ 30 ットの分離回路がパケットの分離選択処理時に参照した PIDテーブルのインデックス番号を上記CPUに知ら せ、上記CPUは、該インデックス番号でアドレステー ブルを参照することにより、TSパケットの書込位置を 決定する手段を備える。

[0030]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施形態を図面を 用いて説明する。図1は本発明による多重符号化画像音 **声データの受信装置の第1の実施形態を示すブロック図** であって、73はPTS付きデータ用TSパケットバッ ファ、74はTSパケットバッファであり、図12に対 応する部分には同一符号を付けて重複する説明を省略す る。

【〇〇31】同図において、チャンネル復調・誤り訂正 回路2で誤り訂正されたトランスポートストリームが供 給されるTSパケット分離装置3では、このトランスポ ートストリームが、デスクランブラ30で暗号化されて いるTSパケットが暗号解除された後、PIDフィルタ 31に供給される。ここでは、このトランスポートスト リームは図11に示したデータ構造をなしているものと する。

【OO32】一方、PIDテーブル36には、N個のP IDが格納されており、これらPIDの格納位置には、 その格納番号となるインデックス番号が割り当てられて いる。そして、図12で説明したように、ユーザが番組 などの所望のTSパケットを希望すると、CPU6はP IDテーブル36でのかかるTSパケットに対するPI Dを指定する。

【0033】そこで、PIDフィルタ31は、PIDテ 重化した多重化ストリームから1組の符号化ストリーム *10* ーブル36で指定されたP<u>IDに基づいて、</u>供給された_ トランスポートストリームからユーザが視聴希望する番 組の画像/音声エレメントを含むTSパケットや多重情 報データ、付加情報データを分離、選択する。

> 【OO34】PIDフィルタ31に供給されたトランス ポートストリーム中のTSパケットのPIDが、PID テーブル36中で指定される画像/音声エレメントを含 むTSパケットのPIDと一致した場合には、このTS パケットが分離されてAVパケットバッファ32に転送 される。このAVパケットバッファ32はFIFO (Fi rst In First Out) メモリからなっており、データを入 カ順にデコーダ I / F33に転送する。なお、このAV パケットバッファ32は、音声データ及び画像データ夫 々に対して512パイトのパッファ容量を持つように、 MPEGシステムで規定されている。

> 【0035】デコーダ1/F33は、音声デコーダ4及 び画像デコーダ5とハンドシェイク処理を行ないなが ら、夫々にAVパケットバッファ32内の音声データ及 び画像データを転送する。この際、これらデータは図1 1に示したTSパケットのペイロード以外の部分が取り 除かれ、さらに、ペイロード部分のみが連続したものと されて、PESパケットとして音声デコーダ4や画像デ コーダ5に供給される。

> 【〇〇36】音声デコーダ4では、供給されたPESパ ケットからPESヘッダ部以外のエレメンタリストリー ム部分が復号化され、復号化されたディジタル音声信号 がPESヘッダ内のPTS情報による時刻にDAC12 に出力される。

【OO37】画像デコーダ5でも同様に、供給されたP ESパケットからPESヘッダ部以外のエレメンタリス トリーム部分が復号化され、復号化されたディジタル画 像信号がPTS情報による時刻に合わせてOSDプロセ ッサ11に出力される。このOSDプロセッサ11で は、CPU6から送られたOSDデータと復号化された 画像とが合成され、その合成信号がDAC13に出力さ れる。なお、OSDデータの処理については後述する。 【0038】DAC12、13に転送されるディジタル 音声信号及びディジタル画像信号はPTSデータによっ て出カタイミングが管理され、1組の画像/音声信号と して番組を構成し、夫々出力端子14、15からスピー 50 カやモニタに供給される。

【0039】次に、上記の多重化情報データと付加情報 データとを含むTSパケットの分離、選択処理について 説明する。

【〇〇4〇】PIDテーブル36で多重化情報データ及 び付加情報データを含むTSパケットのPIDが指定さ れ、この指定されたPIDに一致するTSパケットを含 むトランスポートストリームがPIDフィルタ31に供 給されると、このTSパケットが分離されてパケット転 送用バッファ34に転送される。パケット転送用バッフ ____3_4.は.F__I__F_のメモリからなり、その蓄積量がバス I___ 10 __バイトずつ読み出し、最初に書き込んだ.3 バイトの続き /F35によって監視されている。パケット転送用バッ ファ34でのTSパケットの蓄積量が予め設定された閾 値以上になると、バスI/F35がパケット転送のため の割込み要求をCPU6に送る。そこで、CPU6は、 この割込み要求を受けると、パケット転送のための割り 込み処理に入る。

【0041】図2はCPU6のこの割り込み処理の処理 手順を示すフローチャートである。

【0042】同図において、上記の割り込み要求がある と(ステップ200)、割り込み処理を開始し(ステッ プ201)、まず、TSパケットの読出バイト数RをO に初期化する(ステップ202)。そして、このTSパ ケットのTSヘッダ(図11(a))でのPIDを読み 出すために、このTSパケットの最初の3パイトを読み 出す(ステップ203。このとき、読出しバイト数R= 3とする)。

【0043】そして、この読み出した3パイトのうちの PID部分13ビットを抽出する。ここで、CPU6は RAM7 (図1) 中の作業用領域71にPID管理テー ブル100を有しており、TSパケットのペイロードの 内容(即ち、TSパケットの種類)とPIDとの対照表 を表わす情報が保持している。ここで、PIDの種類は 16進数4桁(4ビット×3+1ビット=13ビット) で表わされているものとする。バスI/F35から転送 された13ビットのPIDとPID管理テーブル100 の内容とを比較し、TSパケットのペイロード部にPT S付きデータが含まれるかどうかを調べる(ステップ2 04)。

【0044】そして、例えば、このTSパケットのPI D部分の抽出した13ビットがこのPID管理テーブル 40 100での"0100"あるいは"0101"で表わさ れるPID(即ち、ペイロードの内容が「PTS付き字 幕情報」あるいは「PTS付きOSDデータ」であるT SパケットのPID)と一致した場合(ステップ20 5)、そのTSパケットのペイロードには、PTS付き データが含まれることになる。この場合には、RAM7 (図1) でのこのTSパケットを格納する領域としてT Sパケットバッファフ3を選択し、現在の書き込み位置 をロードする(ステップ206)。また、バスI/F3

タ付きのTSパケットのものでなかった場合には (ステ ップ205)、RAM7でのこのTSパケットを格納す る領域としてTSパケットバッファフ4を選択し、現在 の書き込み位置をロードする(ステップ207)。

10

【0045】TSパケットバッファフ3,74では、こ れらロードした書き込み位置からステップ203で予め 読み出した3バイトのデータを格納し(ステップ20 8)、残り185パイトのパケットデータも、パス1/ F35を介してパケット転送用バッファ34から順次1 に順次書き込んでいく(ステップ209 210)。そ して、188バイトが書き込まれてR=188となると (ステップ211)、1TSパケット分のデータがRA M7に格納されたことになり、この時点で転送割り込み 処理を終了して元の処理に復帰する。

【0046】図3(a)はTSパケットバッファ73で のTSパケットの格納状況を、また、図3(b)はTS パケットバッファフ4でのTSパケットの格納状況を夫 々示す図である。

【0047】図3(a)において、TSパケットバッフ ァ73はMA個のTSパケットが格納できるリングバッ ファからなっており、夫々の格納位置をアドレス 0. 1, 2, ·····, (MA-1) としている。そして、現在 の読み出し位置と書き込み位置との間の格納位置に格納 されているTSパケットがCPU6によって解析される のを待っているパケットである。

【0048】図3(b)において、TSパケットバッフ ァフ4も、同様に、MB個のTSパケットが格納できる リングバッファからなっており、夫々の格納位置をアド レス 0, 1, 2, ·····, (MB-1) としている。そし て、現在の読み出し位置と書き込み位置との間の格納位 置に格納されているTSパケットがCPU6によって解 析されるのを待っているパケットである。

【0049】CPU6は、TSパケットバッファ73. 74に格納されたTSパケット内のデータを解析し、シ ステム制御あるいは付加情報の出力に必要な情報を抽出 する。図4はこのCPU6での処理中のデータの流れを 示すブロック図である。

【0050】同図において、CPU6が実行する処理は タスクとよばれる単位で管理され、オペレーションシス テム(OS)25によって時分割処理される。このタス クは、主として、通常処理と割り込み処理に分けられ、 通常処理中に、例えば、バスI/F35などの外部回路 などから割り込み要求があった場合には、割り込み処理 を行なう。そして、割り込み処理が終了した時点で、こ の割り込み要求がかかる前の通常処理内のタスクに戻

【0051】割り込み処理としてのパケット転送処理1 6によってTSパケットパッファフ3, 74に転送され 5から転送されたPID部分の13ビットがPTSデー 50 たパケットが、通常処理としてのセクション/PESパ

ケット解析処理18により、TSパケット化される前の図11(b)に示したようなPESパケットあるいは図11(c)に示したようなセクションの構造に戻される。このようにPESパケットやセクション構造に戻されたデータは、一旦RAM7の作業用領域71(図1)内に蓄積され、他のタスクによって利用される。

【0052】次に、TSパケットバッファ73内のTS パケットからセクション/PESパケット解析のタスク 18によって再構築されたデータの処理について説明する

【0053】タスク18によって再構築されたデータのうちのクローズドキャプションや字幕情報を含むものは、PESパケットとして再構成され、PTS付き字幕加工PTS解析のタスク19によって処理される。一般に、字幕情報などは、PTS情報によってどの画像など、PTS情報によってどの画像などに指定されており、OSD画像として出力したときに指定された画像とタイミングがずれないようにされている。このタスク19では、字幕情報を含むPESパケットに含まれる字幕をOSDプロセッサ11に出力するタイミング制御処理24は各画像フレーム期間毎に割り込みを受け、もし現在時刻が字幕情報のPTS情報の直前になっている場合には、タスク19で作成された字幕情報を出力する。

【0054】タスク18によって再構成されたデータのうちには、カラオケのタイトルや合成用のCG画像など、復号化された画像と同期をとって出力するべきOSDデータが含まれるものがある。このようなデータも、字幕情報と同様に、PTS付きOSDデータ加工PTS解析のタスク20によって画像が加工され、また、そのPTSデータが管理される。このPTSデータ情報を割り込み処理24が監視し、画像フレームの割り込みが入ったときに、合成タイミング直前の場合、OSDプロセッサ11に出力する。

【0055】次に、TSパケットバッファ74内のTSパケットからタスク18によって再構築されたデータの処理について説明する。

【0056】タスク18によって再構築されたセクションデータのうち、EPG情報を含むデータは、ユーザが 40 番組選択を行なう場合、割り込み処理のボタン操作解析命令キュー格納のタスク17によって処理される。リモコンなどによるユーザ 1 / F 装置10からの割り込みでこのタスク17が処理され、ユーザのボタン操作などが解析される。ボタン操作情報はタスク17に送られ、これに基づいて必要なEPG情報を選択する。選択されたEPG情報は、ユーザが理解できる画面表示として、番組選択のタスク21によって加工され、OSDプロセッサ11によって番組表あるいは選択状態を表わす画面として出力される。 50

【0057】タスク18によって再構築されたセクションデータであってPSI情報を含むデータも、タスク17によって処理される。ユーザが選択した番組に属する画像/音声パケットなどのPIDは、タスク17がPSI情報中のPATやPMTなどを解析することによって決定される。新たに選択するパケットのPIDは、TSパケット分離装置3内のPIDテーブル36(図1)に転送され、分離/復号の対象とされる。

【0058】タスク18によって再構築されたセクショ 10 ンデータであってスクランブルキーを解くための情報を 含むデータは、暗号鍵解析のタスク23によって番組に 関連する鍵情報が取得される。この鍵情報は、パケット 分離装置3内のデスクランブラ30(図1)に送られ、 暗号解読に用いられる。

【0059】以上のように、タスク18によって得られるセクションデータあるいはPESパケットのうち、PTSデータ付きの情報はOSD画像として出力するタイミングが決まっており、そのタイミングまでに、タスク19、20によってPTSデータの解析及び出力データの加工が完了していることが必要がある。一方、番組選択処理21に必要なEPGデータなどは、ユーザのボタン操作時に必要なセクションの解析が完了していなくても、番組表の出力をユーザに待たせてセクションを構築することができ、処理が破綻することはない。

【0060】従って、この第1の実施形態では、セクション/PESパケットの再構築を行なうタスク18は、PTS付きデータを含むデータを優先的に処理する。即ち、PTS付きデータのRAM7での格納領域を、他の種類のTSパケットの格納領域であるTSパケットバッファ14とは異なる図3(a)に示すようなTSパケットバッファ13とし、これらTSパケットバッファ13とし、これらTSパケットバッファ13とし、これらTSパケットバッファ13、74内の蓄積量を独立に管理する。そして、これら下ッファ13、74内である関値以上になったTSパケットバッファ13での関値をTSパケットバッファ14での関値をTSパケットバッファ14での関値をTSパケットバッファ14での関値をTSパケットバッファ14での関値をTSパケットバッファ14での関値をTSパケットバッファ14での関値をTSパケットがファ14での関値をTSパケットがファ14での関値をTSパケットができるようにする。

【0061】例えば、TSパケットバッファ73の閾値を1TSパケットとし、蓄積量が1TSパケットになったとき、このTSパケットバッファ73内の解析開始を行なうとする。

【0062】そこで、いま、図5(a)に示すように、6つのTSパケットが順次入力されてこれらを夫々到着パケット0,1,……,5とし、これらが順次TSパケットバッファ73,74に格納され、これら到着パケットのうち5番目の到着パケット4がPTS付きのOSDデータであって、それ以前の到着パケット0~3がOS

-7-

トロ~3がTSパケットバッファフ4に、到着パケット 4がTSパケットバッファフ3に夫々格納されることに

【0063】このような場合には、到着パケット4がT Sパケットバッファ73に格納されたとき、このTSパ ケットバッファフ3の蓄積量が閾値の1と等しくなるか ら、タスク18の解析処理を、先に到着したパケット3 に先行して、この到着パケット4について実行する。

【0064】つまり、図5(a)において、いま、パケ <u>_ ット4が到着し始めてTSパケットバッファ73に</u>格納 *__10__* 【0071】この第2の実施形態は、図1に示した第1₋ され始めたとき、パケット2についてタスク18の処理 が実行されているものとすると、TSパケットバッファ 73の蓄積量がその閾値の1とされることにより、その パケット2の処理が終了したときには、このタスク18 の処理も停止し、次のパケット3に対するタスク18の 処理は行なわれない。そして、TSパケットバッファフ 3でのパケット4の格納が終了すると、同様にTSパケ ットバッファフ3の蓄積量がその閾値の1とされている ことにより、このTSパケットバッファフ3からパケッ ト4が読み出されてタクス18の処理が行なわれる。こ のパケット4の処理が終わると、TSパケットバッファ 74からパケット3が読み出されてタクス18の処理が 行なわれる。

【0065】ダスク18以降の処理についても同様であ り、パケット4についてのタスク18の処理が実行され ると、そのとき行なわれている他の先行するパケットに 対するタスク18以降の処理が終わると、次のタスク1 8以降の処理はこのパケット4に対して行なわれる。図 5 (a) は、このことからして、パケット2に先行し、 パケット4についてタスク18以降の処理が行なわれる ことを示している。

【0066】このようにして、この第1の実施形態で は、到着パケット4内に指定されたPTSデータまでに 所望のOSDデータを処理することが可能となる。

【OO67】これに対し、図5(b)は従来技術の場合 を示しており、この場合には、RAM7が図12に示す パッファ構造をなしているので、図示するように、夫々 の処理がパケットの到着順に行なわれる。かかる処理で は、図2で説明したように、到着パケット〇、1,2, 3, 4の順に読み出し、さらに、PIDを抽出してPI D管理テーブル100と照合し、最後に到着パケット5 を処理するまではPTS付きのOSDデータが到着した ことを認識できない。このため、到着パケット4の格納 時刻から指定されたPTS情報までの時間的余裕が少な い場合、OSDデータを加工できない場合が生じる。

【0068】以上のように、この第1の実施形態では、 従来のRAM 7 での TSパケットバッファ構成に比べ、 容易にデータ種別毎に処理優先順位を付けられ、処理が 破綻する可能性をほとんど生じないようにすることがで きる。

14

【0069】なお、この第1の実施形態は、PTS付き データを最優先で処理するものとしたが、他の種類のパ ケットデータを優先的に処理するようにする場合にも、 あるいはさらに細かく各データの処理優先順位が分割さ れている場合でも、同様にして、有効であることは明ら かである。

【0070】図6は本発明による多重符号化画像音声デ 一タの受信装置の第2の実施形態におけるTSパケット バッファの構成を示す模式図である。

の実施形態と構成がほとんど同じであり、唯RAM7で のTSパケットバッファの構成が異なるだけである。従 って、この第2の実施形態においても、第1の実施形態 と同様の動作を行ない、TSパケット分離装置3で選択 された多重情報データ及び付加情報データを含むTSパ ケットはRAM7内のTSパケットバッファに格納され る。しかし、この第2の実施形態では、このTSパケッ トバッファメモリが、PIDテーブル36内に設定する PIDの個数Nと同数の格納領域に分割されており、夫 々の格納領域毎に処理優先度が与えられている。

【0072】即ち、図6において、TSパケットバッフ ァはN個の格納領域に区分されており、n番目(ただ し、n=0, 1, 2, ……, N-1) の格納領域をTS パケットバッファ#nということにする。夫々のTSパ ケットバッファ#nはリングバッファとして動作し、M n個のTSパケットを格納できるものとする。また、夫 々のTSパケットバッファ#nには、処理優先度が設定 されており、そこに蓄積されたTSパケットは、その処 理優先度に従ってCPU6によって処理される。

【OO73】一般に、MPEGシステムの規格に準拠す るトランスポートストリームでは、共通のデータ種別に 同一のPIDがTSパケットに付加されるため、PID 毎にTSパケットバッファを複数の格納領域を分割し、 夫々に処理優先度を付けることにより、データ種別毎の 処理制御が合理的に可能となる。

【0074】TSパケットバッファ#nのインデックス 番号nは、図1に示すTSパケット分離装置3内のPI Dテーブル36に格納されているPIDに付けられたイ ンデックス番号と対応しており、TSパケット分離装置 3では、PIDフィルタ31で抽出したTSパケットを CPU6に転送する際、そのインデックス番号をCPU 6に送信する。

【〇〇75】図7はこの第2の実施形態でのTSパケッ ト分離装置3内のPIDフィルタ31からパス1/F3 5に至る経路を示す図であり、351はリードレジス タ、352はインデックスレジスタ、353は割り込み 回路、38はインデックス転送用バッファであり、図1 に対応する部分には同一符号を付けている。

【0076】同図において、TSパケット分離装置3に 50 供給されたTSパケットは、PIDフィルタ31におい

30

て、PIDテーブル36内のどのPIDと一致するかが 検出される。例えば、CPU6に転送するべきPIDと して指定されていたPID#2=0×0038と一致し た場合、そのTSパケットはパケット転送用バッファ3 4に転送される。このとき、PIDテーブル36内のイ ンデックス番号「#2」がインデックス転送用バッファ 38内に転送される。インデックス転送用バッファ38 はFIFOメモリからなっており、パケット転送用バッ ファ34からリードレジスタ351を介してTSパケッ 上のデータがCPU6に転送される間、その転送中のT、10、同士の比較を行なう数十のステップの処理に比べ、処理 SパケットのPIDに対応するインデックス番号「# 2」がインデックスリードレジスタ352に転送されて 保持される。

【0077】割り込み回路353は、パケット転送用バ ッファ34のパッファアドレスを監視し、1TSパケッ ト分のデータがパケット転送用バッファ34に蓄積され た時点で転送割り込み要求をCPU6に送る。

【0078】図8はこの第2の実施形態での転送要求を 受けてからのパケット転送処理の手順を示すフローチャ ートである。

【0079】図7及び図8において、CPU6は、パケ ット転送割り込み要求を割り込み回路353から受ける。 と(ステップ800)、通常処理から割り込み処理に移 行する(ステップ801)。

【〇〇8〇】即ち、まず、読出パケットのカウント数尺 を0に初期化し(ステップ802)、インデックスリー ドレジスタ352からPIDテーブル36のインデック ス番号「#n」を読み取る(ステップ803)。 CPU 6は、RAM7(図1)の作業領域71内に夫々のTS パケットバッファ#nの書き込み位置を管理した書き込 30 み位置テーブル101を有しており、読み取ったインデ ックス番号「#n」により、TSパケットバッファ#n (図6)の書き込み位置を間接参照する。例えば、PI Dテーブル36のインデックス番号「#2」を読み込ん だ場合、書き込み位置テーブル101から16進5桁の 書込アドレス"01a00"を読み出すことになる(ス テップ804)。この書込アドレスはRAM7内の絶対 番地を指しており、リードレジスタ351から1パイト ずつTSパケットデータが読み出され(ステップ80 5)、RAM7にこの魯込アドレスから順に書き込まれ る(ステップ806)。そして、読出パケットのカウン ト数R=188となって1TSパケット分のデータが魯 ・き込まれると(ステップ807)、鸖き込み位置テーブ ル101内のアドレス"01a00"に188バイト加 算されることにより、次の書き込み位置のアドレス"0 1 a b c "を示すように設定される(ステップ80 8)。しかる後、割り込み処理が終って通常の動作に戻 る。

【〇〇81】以上のように、この第2の実施形態では、 PID単位で優先順位を付けることができて、システム 50 出語とTSパケット188バイトとの境界が管理されて

の破綻を回避したシステム制御を行なうことができる。 【0082】また、TSパケット分離回路3から転送す るTSパケットのPIDテーブル36内のインデックス をCPU6に教示することにより、CPU6はN個のP IDと逐一値の一致比較をする必要がなく、書き込み位 置テーブル101を参照するだけで、TSパケットバッ ファ#nの書き込み位置を決定することができる。

【0083】一般に、CPU6は、1回のテーブル参照 では、数ステップの命令しか必要とせず、N個のPID 量を少なくすることができる。CPU6では、TSパケ ットの転送処理以外に、ユーザI/F装置10(図1) からの割り込みなど、他の割り込み要求についてもでき るだけ速い応答が望まれるが、高い優先順位を持つ割り 込み処理が続くと、他の割り込み要求が待たされること になり、システム全体の応答性が落ちてしまう。この第 2の実施形態のように、TSパケットの転送処理量を削 減することにより、他の割り込みへの応答性を大きく向 上することができる。

20 【0084】図9は本発明による多重符号化画像音声デ 一タの受信装置の第3の実施形態でのTSパケットの分 離装置3内のPIDテーブル36からCPU6ヘデータ を転送する経路を示すブロック図であって、図7に対応 する部分には同一符号を付けている。

【0085】この第3の実施形態は、先の第2の実施形 態とほぼ同様の構成をなしているが、PIDテーブル3 6のインデックスをCPU6に教示する手段が異なる。 【0086】即ち、図9において、PIDフィルタ31 に供給されたTSパケットは、PIDテーブル36内に 設定されたPIDと一致比較される。ここでは、PID テーブル36に設定されるPID数Nは256以下であ り、インデックス番号は1パイトで表現できるものとす

【0087】PIDフィルタ31に供給されるTSパケ ットのPIDとPIDテーブル36内のPIDとが一致 した場合、このTSパケット内の先頭バイトである同期 語部分(図11(a))が一致したPIDのインデック ス番号「#n」に変更され、このTSパケットはPID フィルタ31からパケット転送用パッファ34に転送さ れる。パケット転送用バッファ34の蓄積量は割り込み 回路353によって監視されており、1TSパケット分 のデータが蓄積されると、CPU6にTSパケット転送 の割り込み要求を送る。これにより、CPU6は割り込 み処理を行ない、バス 1 / F 3 5 内のリードレジスタ 3 51を介してCPU6にデータが読み出される。

【0088】ここで、MPEGシステムで定義されてい るTSパケットでは、先頭の1バイトの同期語1バイト は、16進数の"47"で固定であり、TSパケットの 受信時の同期検出時に使用される。従って、この同期検 いるデータパスにおいては、PIDテーブル36のインデックス番号に書き換わっていても、TSパケットの解析のための処理に影響を与えない。

17

【0089】図10はこの第3の実施形態の転送要求を 受けてからのパケット転送処理の手順を示すフローチャ ートである。

【0090】同図において、CPU6は、パケット転送割り込み要求を割り込み回路353から受けると(ステップ1000)、通常処理から割り込み処理に移行する(ステップ1001)

【0091】そこで、まず、読出パケットのカウント数 RをOに初期化し(ステップ1002)、リードレジス タ351からTSパケットの先頭1バイト分のデータを 読み出す(ステップ1003)。この読み出された1バ イト分のデータはPIDテーブル36からのインデック ス番号「#n」であり、この番号で書き込み位置テーブ ル101を参照してRAM7でのTSパケットバッファ #n (図6)の書き込み位置のアドレスを読み出し(ス テップ1004)、TSパケットバッファ#nのこのア ドレスにステップ1003で読み出した1バイトのデー 20 タを書き込む(ステップ1005)。そして、さらに、 TSパケットの残りの18フバイトのデータをそれに続 けて1バイトずつ順次書き込み(ステップ1006, 1 007)。カウント数R=188となると(ステップ1 008)、そのTSパケットのデータが書き込まれるこ とになる。そこで、書き込み位置テーブル101内のP ID#nに対応したアドレスは188バイト加算され、 次の書き込み位置を示すように設定される (ステップ1 009)。しかる後、割り込み処理が終了して通常の動 作に戻る。

【0092】以上のように、この第3の実施形態では、 先の第1、第2の実施形態が奏する効果に加え、PID テーブル36内のインデックス番号を実際の188バイトのデータ中に書き込むことにより、第2の実施形態の ような、インデックス番号送信のためのインデックス転 送バッファ38やインデックスリードレジスタ352を 必要とせず、回路規模をより縮小することができる。

[0093]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によると、 多重化されて送信されてきたトランスポートストリーム 40 からデータを抽出し、多重化情報データ及び付加情報データを解析/処理する際、容易に処理優先度の高いパケットから処理できる。また、簡単な回路構成により、P ID毎に処理優先度を設定することが可能であって、C PUの割り込み処理の負荷を軽減することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による多重符号化画像音声データの受信 装置の第1の実施形態を示すブロック図である。

【図2】図1におけるCPUの割り込み処理の手順を示 50

すフローチャートである。

(10)

【図3】図1におけるRAMの夫々のTSパケットバッファでのTSパケットの格納状況を示す図である。

【図4】図1におけるCPUによるRAMのTSパケットパッファに格納されたTSパケット内のデータを解析し、システム制御や付加情報の出力に必要な情報を抽出するための処理中のデータの流れを示すブロック図である。

> 【図6】本発明による多重符号化画像音声データの受信 装置の第2の実施形態でのTSパケットバッファの構成 を模式的に示す図である。

> 【図7】本発明による多重符号化画像音声データの受信装置の第2の実施形態でのTSパケット分離装置のPI Dフィルタからバス I / F に至るデータの転送経路を示す図である。

【図8】本発明による多重符号化画像音声データの受信 装置の第2の実施形態での転送要求を受けてからのパケット転送処理の手順を示すフローチャートである。

【図9】本発明による多重符号化画像音声データの受信装置の第3の実施形態でのTSパケット分離装置のPIDテーブルからCPUヘデータを転送する経路を示す図である。

【図10】本発明による多重符号化画像音声データの受信装置の第3の実施形態の転送要求を受けてからのパケット転送処理の手順を示すフローチャートである。

【図11】図11はMPEGシステムで定義されている 30 トランスポートストリームの一例を示す図である。

【図12】図12は多重符号化画像/音声データの受信装置の一従来例を示すブロック図である。

【図13】図12におけるTSパケットバッファの一例を示す図である。

【符号の説明】

- 1 入力端子
- 2 チャネル復調/誤り訂正器
- 3 TSパケット分離装置
- 4 音声デコーダ
- 5 画像デコーダ
- 6 CPU
- 7 RAM
- 8 ROM
- 9 システムクロック発生回路
- 10 ユーザインタフェース装置
- 11 OSDプロセッサ
- 12 音声用D/Aコンパータ
- 13 画像用 D/A コンパータ
- 14 音声出力端子
- 50 15 画像出力端子

- 30 デスクランブラ
- 31 PIDフィルタ
- 32 音声/画像パケット用バッファ
- 33 デコーダインタフェース

34 パケット転送用パッファ

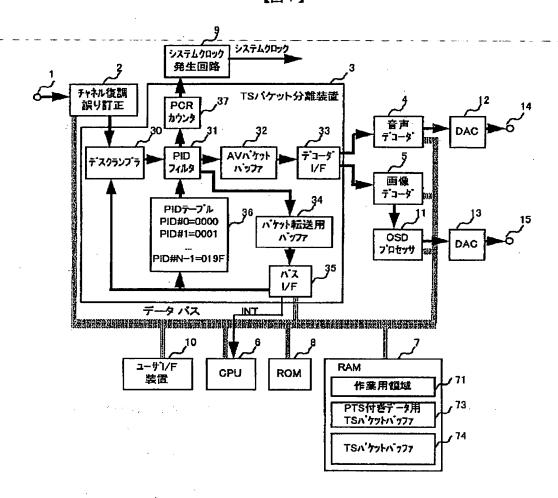
35 バスインタフェース

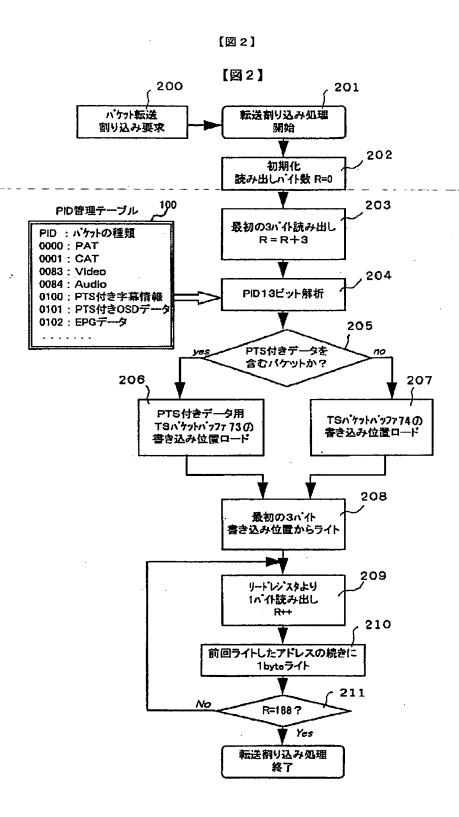
36 PIDテーブル

37 PCRカウンタ

【図1】

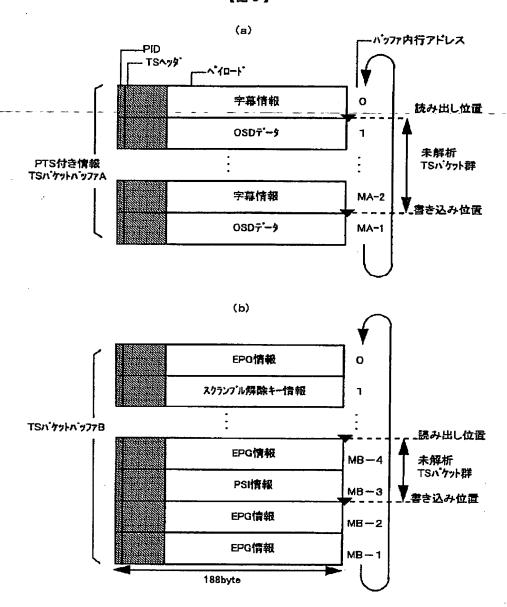
【図1】



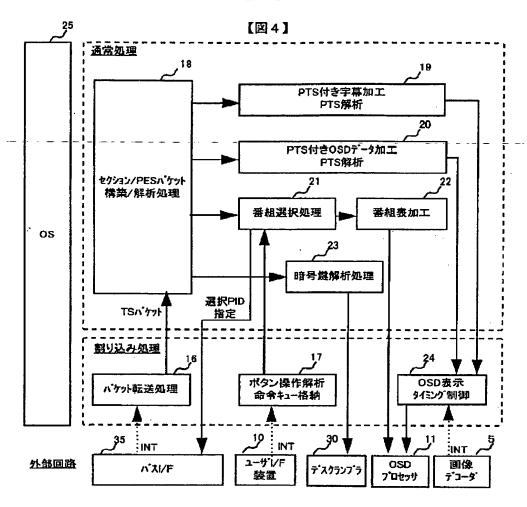


[図3]

【図3】

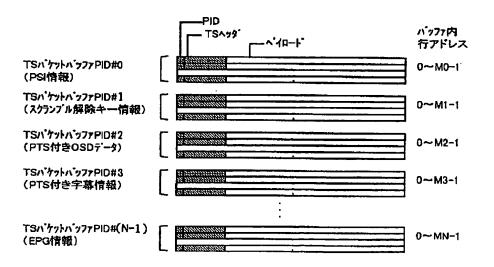


【図4】



【図6】

[図6]



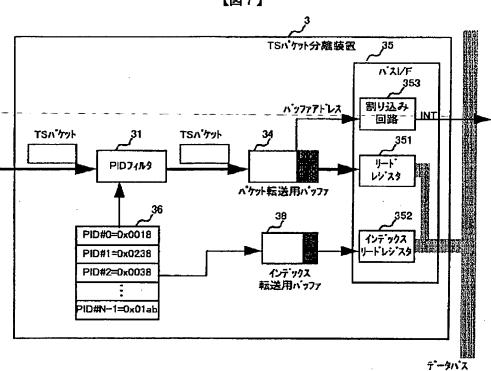
[図5]

【図5】

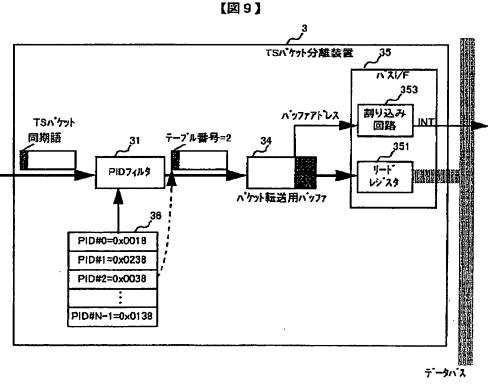
(a)第1の実施形	<u>ド旗による場合</u>	時間T
到着パケット	0 1 2 3 4 5	
///小処理時間18	0 1 2 4	
9スク18以降の 処理時間	0 1	:
<u>(b)従来のTSパケ</u>	PTSまでにOSDデー 加工完了してい パケット4含まれる OSDデータのPTS	
到着バケット タスケ18による セケション/PES再構築	0 1 2 3 4 5	
9スク18以降の 処理時間	0 123	4
	PTSまでにOSDデータ加工 が間に合わない。	

【図7】

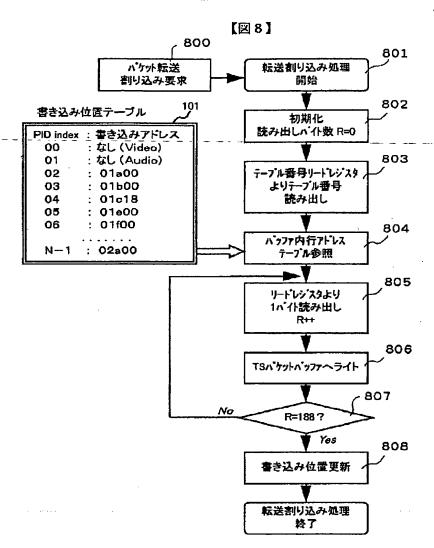


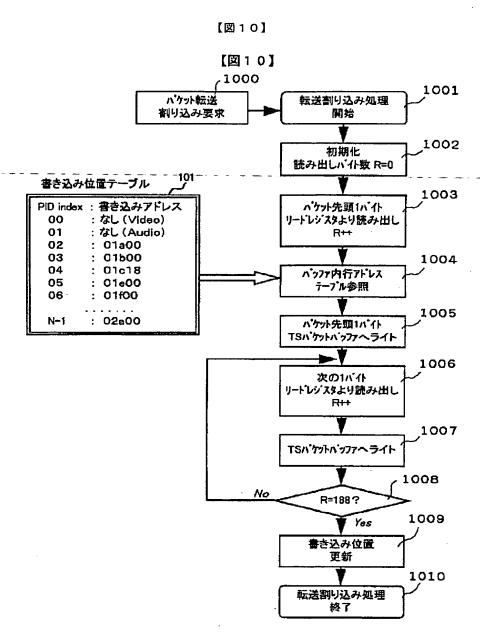


【図9】



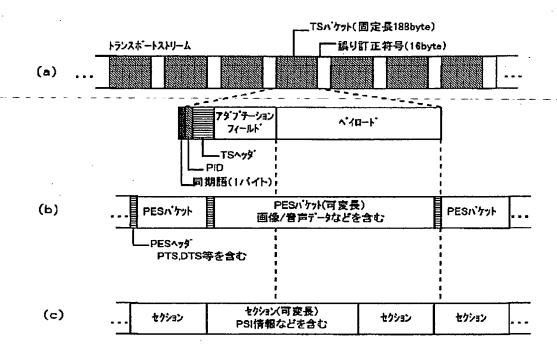
【図8】





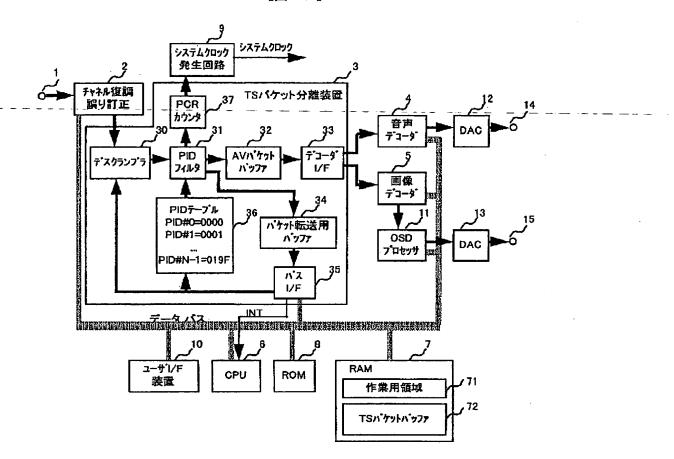
【図11】

【図11】



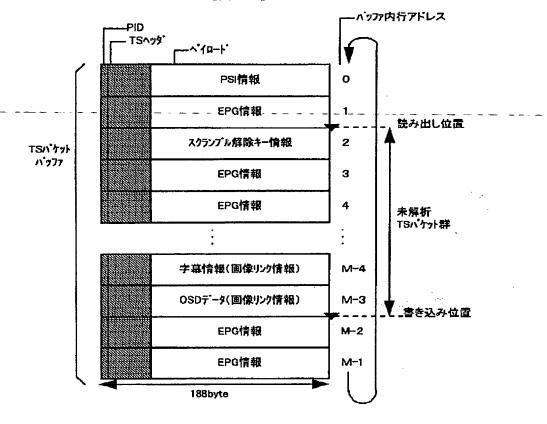
【図12】

【図12】



[図13]

[図13]



フロントページの続き

(72)発明者 奥 万寿男

神奈川県横浜市戸塚区吉田町292番地 株 式会社日立製作所マルチメディアシステム 開発本部内

(72) 発明者 江田 隆則

神奈川県横浜市戸塚区吉田町292番地 株式会社日立製作所マルチメディアシステム 開発本部内 (72) 発明者 石鍋 巌

東京都小平市上水本町五丁目20番1号 株式会社日立製作所半導体事業部内

(72)発明者 大石 敏久

東京都小平市上水本町五丁目22番1号 株式会社日立マイコンシステム内

(72)発明者 髙田 一幸

東京都小平市上水本町五丁目22番1号 株式会社日立マイコンシステム内